(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-164118

(43)公開日 平成10年(1998) 6月19日

(51) Int.Cl.8

H 0 4 L 12/46

識別記号

FΙ

H04L 11/00

310C

12/28

11/20

В

12/66

審査請求 未請求 請求項の数1 FD (全 10 頁)

(21)出願番号

特願平8-334707

(71)出願人 000000572

アンリツ株式会社

(22)出願日

平成8年(1996)11月29日

東京都港区南麻布5丁目10番27号

(72)発明者 川藤 光裕

東京都港区南麻布五丁目10番27号 アンリ

ツ株式会社内

(72)発明者 滑水 康昭

東京都港区南麻布五丁目10番27号 アンリ

ツ株式会社内

(72)発明者 喜多川 清

福島県郡山市宇道場301番地 東北アンリ

ツ株式会社内

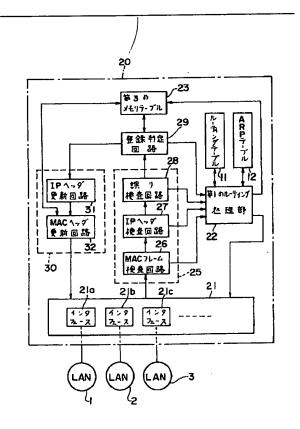
(74)代理人 弁理士 早川 誠志

(54) 【発明の名称】 LAN間接続装置

(57)【要約】

【課題】 高速なルーティング処理を可能にする。

【解決手段】 第3のメモリテーブル23には、直接接続されているLAN1~3の各端末装置のIPアドレスとMACアドレスと接続されているインタフェースの番号とが対応して記憶され、他のルータを介して接続されているLANの各端末装置のIPアドレスとそのルータのMACアドレスとそのルータが接続されているインタフェースの番号とが対応して記憶されており、受信したパケットが、特定の条件を満たし、且つそのパケットのDAIPが第3のメモリテーブル23に登録されていると判定されると、この特定の条件を満たすパケットに対して専用化された第2のルーティング処理部30が、第3のメモリテーブル23からその1Pアドレスに対応する情報を読み出して受信したパケットのMACアドレスを更新して出力する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 LANに接続するための複数のインタフェ ース(21a~21c)を有し、該インタフェースを介 して受信したパケットのネットワーク層の宛先アドレス に対応する端末装置が属しているLANへ前記パケット を到達させるために、受信したパケットの物理層のアド レスを更新して最寄りのLANへ出力するLAN間接続 装置(20)において、

1

予め前記インタフェースに直接接続されているLAN $(1 \sim 3)$ の各端末装置のネットワーク層のアドレスお 10 る。 よび他のLAN間接続装置(20′)を介して接続され ているLAN(4)の各端末装置のネットワーク層のア ドレスが記憶され、前記インタフェースに直接接続され ているLANの端末装置の物理層の各アドレスがそれぞ れネットワーク層のアドレスに対応して記憶され、前記 他のLAN間接続装置の物理層のアドレスが該他のLA N間接続装置を介して接続されているLANの端末装置 のネットワーク層の各アドレスに対応して記憶され、該 記憶された物理層の各アドレスを有する端末装置および 前記他のLAN間接続装置にパケットを直接伝達するた めのインタフェースを指定するための指定情報が前記ネ ットワーク層の各アドレスにそれぞれ対応して記憶され たテーブルメモリ(23)と、

受信したパケットのヘッダ部の各データをそれぞれ特定 値と比較することによって、該受信したパケットが特定 の条件を満たすか否かを判定するパケット判定手段(2 5) と、

受信したパケットのネットワーク層の宛先アドレスが前 記メモリテーブルに登録されているか否かを判定する登 録判定手段(29)と、

受信したパケットが前記パケット判定手段で特定の条件 を満たすと判定され、且つ前記登録判定手段でそのネッ トワーク層の宛先アドレスが前記メモリテーブルに登録 されていると判定されたとき、前記メモリテーブルから その宛先アドレスに対応する物理層のアドレスとインタ フェースの指定情報とを読み出し、該読み出した物理層 のアドレスと自装置の物理層のアドレスとで前記受信し たパケットの物理層のアドレスを更新して前記指定情報 で指定されたインタフェースから出力するルーティング 装骨.

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、LAN(ローカル エリアネットワーク)の間を接続するためのLAN間接 統装置に関し、異なるLANの端末装置間で高速なパケ ット通信を行うための技術に関する。

[0002]

【従来の技術】一つの企業内や限定された地域内等のよ うに比較的小規模な範囲内にある端末装置の間で通信を 50 0.2〕が記憶されている。

行うための通信網としてLANが利用されているが、そ のネットワークを拡大する一つの方法として、ルータと 呼ばれるLAN間接続装置を用いて異なるLANの間を 接続する方法が用いられている。ルータは、OSI参照 モデルのネットワーク層以下の三層を変換することによ って網間接続するものであり、主に受信したパケットの ネットワーク層の宛先アドレスに基づいてそのパケット の物理層のアドレスをパケットの宛先に順次近づけてい くために更新して出力するルーティング処理を行ってい

【0003】なお、以下の説明では、ネットワーク層に IP (インターネットプロトコル)用いることを想定 し、ネットワーク層のアドレスをIPアドレスと呼び、 物理層のアドレスをMACアドレスと呼ぶ。

【0004】図7は、ルータ10、10′によって複数 のLAN1~4が接続された通信網を示している。

【0005】ここで、各LAN1~4には、そのネット ワークを識別するためのネットワークアドレスが予め割 当てられており、各LAN1~4の端末装置1a、…、 2 a、…、3 a、…、4 a、…には、その端末装置が属 するLANのネットワークアドレスに応じて端末装置個 々を識別するためのIPアドレスが割当てられている。 また、各端末装置は、装置製造時等に登録された固有の MACアドレス (一般的には6オクテット長)を有して

【0006】また、各LAN1~4に接続される各ルー タ10、10′のインタフェースにも端末装置と同様に 直接接続されているLANのネットワークアドレスに対 応したIPアドレスが割当てられており、また、各イン 30 タフェース毎にMACアドレスが登録されている。

【0007】そして、ルータ10、10′は、あるLA Nの端末装置から他のLANの端末装置宛のパケットを 受けて、このパケットをその送り先のLANへ伝えるた めの最適なルートを求めるために、ルーティングテープ ルとARPテーブルという2種類のメモリテーブルを有 している。

【0008】図8は、ルータ10のルーティングデーブ ル11とARPテーブル12を示したものである。ここ で、ルーティングテーブル11の「ディスティネーショ 処理部 (30) を備えたことを特徴とするLAN間接続 40 ン」の概には、このルータ10が接続可能なLAN1~ 4のネットワークアドレスが記憶され、「ゲートウェ イ」の欄には、「ディスティネーション」の欄にアドレ スが記憶されているLANのうち、LAN1~3のよう にルータ10に直接接続されているLANに対してはゲ ートウェイがないことを表すために〔0.0.0.0〕 のデータが記憶され、LAN4のようにLAN2に接続 されている別のルータ10′を介して間接的に接続され ているLANに対しては、そのルータ10′のLAN2 に対するインタフェースの I P アドレス [20.0.

【0009】また、「ネットマスク」の欄には、ルータ 10が受けたパケットからそのパケットを受け取るべき 端末装置が属しているネックワークアドレスを求めるた めのマスクデータ(4オクテット長)が記憶されてい る。また、「メトリック」の欄には、パケットを受け取 る端末装置が属するLANまでの距離情報(通常はその LANまでの間に介在するルータの数)が記憶されてい る。また、「インタフェース」の欄には、各LANへの 接続のためにどのインタフェースを用いるかを示すイン タフェース番号が記憶されている。

【0010】一方、ARPテーブル12には、このルー タ10に対して直接接続されているLAN1~3の端末 装置およびそのLAN2に直接接続されている別のルー タ10′のLAN2側のインタフェースのIPアドレス とMACアドレスとが対応付けられて記憶されている。 【0011】なお、ルータ10′にも同様の2種類のメ モリテーブルが設けられている。

【0012】図9は、ルータ10のルーティング処理の 手順を示すフローチャートである。以下、このフローチ ャートに基づいて例えばLAN1の端末装置1aからL 20 出力する (S10)。 AN4の端末装置4aに対してパケットを送る場合の動 作について説明する。

【0013】始めに端末装置1aが図10の(a)に示 すようなパケットP1をLAN1上へ送出する。

【0014】このパケットP1は、MACヘッダ部H a、IPヘッダ部Hb、データ部DaおよびFCS(フ レーム検査シーケンス)を有しており、MACヘッダ部 Haには、パケットの直接の送り先であるルータ10の MACTFUX $\{R_{11}\}$ \mathring{mr} \mathring{r} \mathring{r} 書き込まれ、端末装置1 a 自身のMACアドレス

[T₁₁] がソースMACアドレスSA_{MAC} (以下、単に SAMAC と記す)として書き込まれ、IPヘッダ部Hb には端末装置1 a 自身の I P アドレス 〔10.0.0. 5] がソースIPアドレスSAIP(以下、単にSAIPと 記す)として書込まれ、パケットP1の最終の受け取り 先の端末装置4aのIPアドレス〔192.168.2 1. 5) がディスティネーション I PアドレスDA IP(以下、単にDAIPと記す)として書き込まれてい る。

【0015】図9に示しているようにルータ10は、自 分のインタフェースのMACアドレス [R11] がDA MAC として書き込まれたパケットP1をLAN1上で受 信し、そのパケットP1のDAIP [192.168.2 1. 5]と、ルーティングテーブル11の各ネットマス クとの論理積をとり、論理積をとった結果がその項の 「ディスティネーション」の概のネットワークアドレス と一致するものを求める(S1~S4)。前記したテー ブルでは上から4番目の項でネットマスク〔255.2 55. 255. 0) (255は8ビット全て1のデー

タ、0は8ビット全て0のデータ)との論理積によって ネットワークアドレス〔192.168.21.0〕が 一義的に決まるが、複数一致する場合にはメトリック値 の少ないものを求める(S5、S6)。

【0016】次にこのネットワークアドレスに対応する ゲートウェイアドレスの有無を調べる(S7)。この例 の場合では、ゲートウェイアドレスとして〔20.0. 0.2] が存在するので、ゲートウェイアドレスに対応 したMACアドレス [R21] をARPテーブル12から 10 読み出す (S8)。なお、求めたネットワークアドレス に対応するゲートウェイアドレスが〔0.0.0.0〕 の場合には、LAN1上で受信したパケットのDAIPに 対応するMACアドレスをARPテーブル12から読み 出す(S9)。

【0017】そして、図10の(b)に示すように、こ の求めたMACアドレス [R21] でDAMAC を更新し、 LAN 2 に接続されているルータ 10 自身のインタフェ ースのMACアドレス [R₁₃] でSA_{MAC} を更新したパ ケットP2を先に求めたインタフェースからLAN2へ

【0018】このルーティング処理は、ルータ10′に おいても同様に行われる。即ち、ルータ10'は、パケ ットP2をLAN2上で受信して、そのパケットP2の DA_{IP} {192.168.21.5] と自身のルーティ ングテーブルのマスクデータの論理積をとって、端末装 置4aが属するLAN4のネットワークアドレス〔19 2. 168. 21. 0〕を求め、そのLANが接続され ているインタフェースを求め、さらにDAIP〔192. 168.21.5] に対応するMACアドレス [T41] アドレスDAMAC (以下、単にDAMAC と記す)として 30 をARPテーブルから読み出し、図10の(c)のよう にその読み出したMACアドレス [T41] と自身のMA Cアドレス [R22] とでMACヘッダ部Haを更新した パケットP3をLAN4へ出力する。

> 【0019】LAN4に接続されている端末装置4a は、自身のMACアドレス〔T41〕がMACヘッダ部の DAMAC として書き込まれたパケットP3を受信する。 このようなルータ10、10′のルーティング処理によ って異なるLANの端末装置の間でパケットの授受を確 実に行うことができる。

40 【0020】なお、ルーティングテーブルで、直接接続 されていることを表すために、ゲートウェイの項を [0.0.0.0] ではなくそのインタフェース自身の IPアドレスを記憶する場合もある。

[0021]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上記の ような従来のルータでは、パケットを受ける毎にメモリ テーブル (ルーティングテーブル11とARPテーブル 12)を2回参照し、ルーティングテーブル11の検索 ではネットマスクやメトリック値を考慮して最適のルー 50 トを求めるという複雑な処理を行うため必然的にソフト

ウェア処理になり、ルーティング処理を高速化できない という問題がある。特に、近年では、各LAN内のデー タ伝送速度は著しく高速化されているのに対し、このル ーティング処理の速度は上記のような複雑な処理をソフ トウェアでパケットを受ける毎に行っている関係で高速 化できず、他のLANへのパケット伝送の効率が非常に 低いものとなっていた。

【0022】また、近年では、地域的に離れたLANの 間を接続するだけでなく、1つのスイッチングハブのコ ネクタに接続されている端末装置を複数のグループに分 10 けて各グールプ毎にVLAN(バーチャルLAN)を形 成することも実現されており、このようなVLANの間 を接続するためのルータにおいては、異なるVLANの 端末装置同士が近距離にあっても高速にパケット伝送を 行えないという不便さがあった。

【0023】本発明は、LANに流れるパケットの大部 分がある特定の条件を満たすものであることに着目した もので、高速なルーティング処理が可能なLAN間接続 装置を実現することを目的としている。

[0024]

【課題を解決するための手段】前記目的を達成するため に、本発明のLAN間接続装置は、LANに接続するた めの複数のインタフェース(21a~21c)を有し、 該インタフェースを介して受信したパケットのネットワ ーク層の宛先アドレスに対応する端末装置が属している LANへ前記パケットを到達させるために、受信したパ ケットの物理層のアドレスを更新して最寄りのLANへ 出力するLAN間接続装置 (20) において、予め前記 インタフェースに直接接続されているLAN (1~3) AN間接続装置(20′)を介して接続されているLA N (4) の各端末装置のネットワーク層のアドレスが記 憶され、前記インタフェースに直接接続されているLA Nの端末装置の物理層の各アドレスがそれぞれネットワ ーク層のアドレスに対応して記憶され、前記他のLAN 間接続装置の物理層のアドレスが該他のLAN間接続装 置を介して接続されているLANの端末装置のネットワ ーク層の各アドレスに対応して記憶され、該記憶された 物理層の各アドレスを有する端末装置および前記他のL AN間接続装置にパケットを直接伝達するためのインタ フェースを指定するための指定情報が前記ネットワーク 層の各アドレスにそれぞれ対応して記憶されたテーブル メモリ (23) と、受信したパケットのヘッダ部の各デ ータをそれぞれ特定値と比較することによって、該受信 したパケットが特定の条件を満たすか否かを判定するパ ケット判定手段(25)と、受信したパケットのネット ワーク層の宛先アドレスが前記メモリテーブルに登録さ れているか否かを判定する登録判定手段(29)と、受 信したパケットが前記パケット判定手段で特定の条件を 満たすと判定され、且つ前記登録判定手段でそのネット 50 直接接続されているLANの端末装置についてはその端

ワーク層の宛先アドレスが前記メモリテーブルに登録さ れていると判定されたとき、前記メモリテーブルからそ の宛先アドレスに対応する物理層のアドレスとインタフ

ェースの指定情報とを読み出し、該読み出した物理層の アドレスと自装置の物理層のアドレスとで前記受信した パケットの物理層のアドレスを更新して前記指定情報で 指定されたインタフェースから出力するルーティング処

理部(30)を備えている。

[0025]

【発明の実施の形態】以下、図面に基づいて本発明の一 実施形態を説明する。図1は、一実施形態のルータ2 0、20′を介して複数のLAN1~4を接続して構成 した通信網を示し、図2はルータ20(20))の構成 を示している。なお、ここでは、通信網の構成を図7に 示した通信網と同一にし、各LAN1~4およびルータ 20、20′のアドレスを前述したアドレスと同一に設 定している。

【0026】図2に示しているように、このルータ20 には、複数のLAN1~3に接続するための入出力部2 20 1と、前記したルーティングテーブル11およびARP テープル12と、この2つのメモリテーブルを用いて従 来と同様のルーティング処理をプログラムにしたがって 行うとともに、第3のメモリテーブル23を作成管理を 行う第1のルーティング処理部22と、入出力部21を 介して受信したパケットが特定の条件を満たすものであ るか否かを判定するパケット判定部25と、入力したパ ケットのDAIPが第3のメモリテーブル23に登録され ているか否かを判定する登録判定回路29と、パケット 判定部25で特定の条件を満たし且つ登録判定回路29 の各端末装置のネットワーク層のアドレスおよび他のL 30 で登録済みと判定されたパケットのみに対するルーティ ング処理を第3のメモリテーブル23を用いて専門に行 う第2のルーティング処理部30とが設けられている。 【0027】入出力部21には、複数のLANに接続す るためのインタフェース21a、21b、21c、…が 設けられている。各インタフェースは、接続されている LAN上で自分のMACアドレスをDAMAC とするパケ ットを内部へ取り込み、ルーティング処理されたパケッ トをLANへ出力する。

> 【0028】第1のルーティング処理部22は、入力し 40 たパケットに対するルーティング処理をルーティングテ ーブル11およびARPテーブル12を用いて前述した 従来のルータと同様に行い、且つ、例えば図3に示すよ うな第3のメモリテーブル23を作成する。

【0029】即ち、「IPアドレス」の欄には、このル ータ20を経由して接続可能な全ての端末装置1a、 …、2a、…、3a、…、4a、…およびルータ20′ のインタフェースのIPアドレスを書込み、「MACア ドレス」の欄には、「IPアドレス」の欄のIPアドレ スをもつ端末装置のうちルータ20のインタフェースに

否かを判定し、未登録であればそのパケットを第1のルーティング処理部22へ出力する。

末装置のMACアドレスを書込み、端末装置4aのように別のルータ20′を介して接続されたLAN4の端末装置については、そのルータ20′のルータ20側のインタフェースのMACアドレスを書き込む。

【0030】また、「インタフェース」の欄には、「MACアドレス」の欄にMACアドレスが書き込まれた各端末装置およびルータへパケットを送り出すためのインタフェース番号が書き込まれている。

【0031】つまり、この第3のメモリテーブル23には、受信したパケットのDAIPに対して、第1のルーティング処理部22が従来から行っていたルーティング処理の結果によって得られる最適なルートを第3のメモリテーブル23に予め登録していることになる。

【0032】パケット判定部25は、MACフレーム検査回路26、IPヘッダ検査回路27および誤り検査回路28によって構成されている。

【0033】このパケット判定部25は、受信したパケットが特定の条件を満たしているか否かを判定するためのものであり、図4に示すようにそのパケットのMACヘッダ部とIPヘッダ部のデータを特定データと比較す 20 ることによって各検査を行う。

【0034】MACフレーム検査回路26は、入出力部21から入力されたパケットがLANのプロトコルのうちIPのプロトコルにしたがったものであり、且つ、放送用パケットでないものであるか否かを、パケットのMACへッダ部のTYPE情報およびDAMACをそれぞれ特定データとの比較によって判定し、IPでないパケット(例えばIPX、AppleTalk等)や放送用パケットの場合には、そのパケットを第1のルーティング処理部22へ出力する。

【0035】IPヘッダ検査回路27は、パケットのIPヘッダ部のヘッダ長HL、バージョンVおよびTTL(Time to Live)値を検査し、例えばヘッダ長HLが5以外のパケット、バージョンVが4以外のパケット、およびTTL値が1以下のパケットについては第1のルーティング処理部22へ出力する。なお、TTL値は、一つのパケットがその最終の送り先の端末装置へのルートの途中でループ経路に入って永久にネットワーク上に存在して他のパケットの通信を妨害することを防ぐために使用するものであり、ルータを通る毎にその値を減少して所定値以下になったら、このパケットは第1のルーティング処理部22において破棄される。

【0036】 誤り検査回路28は、パケットの1Pヘッダ部のチェックサムCSに基づいてIPヘッダ部の誤り検査を行い、誤りがある場合にはそのパケットを第1のルーティング処理部22へ送ってこのパケットを処理させる。

【0037】登録判定回路29は、パケット判定部25 で特定の条件を満たしていると判定されたパケットのD Arpが 第3のメモリテーブル23に登録されているか 【0038】第2のルーティング処理部30は、前記した特定の条件、即ち、プロトコルがIP、非放送用パケット、ヘッダ長HLが5、バージョンVが4、TTL値が2以上、IPヘッダ部に誤りが無いという条件を満たし、且つDAIPが第3のメモリテーブル23に登録済みであれば、そのパケットに対するルーティング処理を第3のメモリテーブル23に基づいて行う。

【0039】第2のルーティング処理部30には、IP ヘッダ更新回路31とMACヘッダ更新回路32が設け られている。

【0040】IPヘッダ更新回路31は、特定の条件を満たしたパケットのIPヘッダ部のTTL値を所定値だけ減少させ、このTTLの減少にともなうチェックサムCSの変更を行う。

【0041】MACヘッダ更新回路32は、特定の条件 を満たしたパケットのDAIPに対応するMACアドレス とインタフェース番号を第3のメモリテーブル23から 求め、この求めたMACアドレスでパケットのDAMAC を更新し、求めたインタフェースのMACアドレスでS AMAC を更新して、そのインタフェースから出力する。 【0042】なお、前記パケット判定部25、登録判定 回路29および第2のルーティング処理部30を構成し ている各回路は、第1のルーティング処理部22のよう に複雑な処理を実行する必要がなく、主にパケットの所 定ビット位置のデータに対する比較と書換えしか行わな いので、専用化された高速なロジック回路で簡単に構成 することができ、前記特定の条件を満たすパケットに対 30 するルーティング処理を極めて高速に行うことができ る。なお、ルータ20′の構成もこのルータ20と全く 同様(各メモリテーブルの内容は異なる)に構成されて

【0043】図5はルー920(20')の処理手順を示すフローチャートである。以下、このフローチャートに基づいてルー920(20')の動作を説明する。

TL値は、一つのパケットがその最終の送り先の端末装 【0044】例えば図10の(a)に示したパケットP 置へのルートの途中でループ経路に入って永久にネット 1がLAN1の端末装置1aから出力されると、ルータ ワーク上に存在して他のパケットの通信を妨害すること 20がこのパケットを受信してパケット判定部25およ を防ぐために使用するものであり、ルータを通る毎にそ 40 び登録判定回路29によって前記した特定の条件を満た の値を減少して所定値以下になったら、このパケットは し且つそのパケットのDAIPが第3のメモリテーブル2 第1のルーティング処理部22において破棄される。 3に登録済みか否かを判定する(S1~S3)。

【0045】そして、パケットが特定の条件を満たし且つそのDAIPが登録済みの場合には、第2のルーティング処理部30によってそのパケットのIPへッダ部のTTL値とチェックサムを更新し、登録判定回路29で登録済みと判定されたDAIP〔192.168.21.5〕に対応するMACアドレス[R21]とインタフェース番号[2]を第3のメモリテーブル23から読み出

 A_{IP} が、第3のメモリテーブル23に登録されているか 50 し、図10の(b)に示したように、この読み出したM

9

ACFFUZ $[R_{21}]$ ETUPTETE 2 1 b OMACアドレス [R₁₂] によってMACヘッダ部Haを更新し たパケットP2を、番号2のインタフェース21bから LAN2へ出力する(S4~S6)。

【0046】また、受信したパケットが特定の条件を満 たしていないと判定された場合や、そのDAIPが第3の メモリテーブル23に登録されていない場合、そのパケ ットは第1のルーティング処理部22で従来のルーティ ング処理を受けて出力される(S7)。このとき、第1 のルーティング処理部22では、必要であればルーティ 10 ングテーブル11とARPテーブル12を更新し、ま た、DAIPが第3のメモリテーブル23に登録されてい なければこれを登録して、第3のメモリテーブル23を 再構成する(S8、S9)。

【OO47】したがって、例えば受信したパケットのD ATPが第3のメモリテーブル23に未登録であって、そ のパケットに対するルーティング処理が第1のルーティ ング処理部22で行われた場合には、このパケットのD AIPに対応するMACアドレスおよびインタフェース番 号が第3のメモリテーブル23に登録されることにな り、次回に同一宛先のパケットを受けたときには、第2 のルーティング処理部30による高速なルーティングが 可能になる。

【0048】ルータ20からLAN2へ出力されたパケ ットP2は、ルータ20′で受信される。ルータ20′ も前記ルータ20と同様の処理を高速に行って図10の (c)に示したように端末装置4aのMACアドレス [T₄₁] と自身のMACアドレス [R₂₂] でMACヘッ ダ部Haを更新したパケットP3をLAN4へ出力し、 端末装置4 a はこのパケットP3を受信する。

【0049】以上のように、この実施形態のルータ2 0 、 2 0' は、ルーティングテーブル 1 1 および ARPテーブル12だけでなく、パケットのDAIPに対して最 適な最寄りのルートに対応するMACアドレスとインタ フェースとが予め登録されている第3のメモリテーブル 23を用いるとともに、前記した特定の条件を満たすパ ケット、即ちLAN上に流れる大部分のパケットに対し て専用化された第2のルーティング処理部30を備えて いるので、従来のように全てのパケットに対してルーテ のメモリテーブルを参照して最適なルートを求める方法 に比べて、パケットの伝送効率が格段に向上し、LAN の高速化に適応することができる。

【0050】なお、前記実施形態では、ルータ20だけ でなくこのルータ20にLANを介して接続されている ルータ20′を同一構成としていたが、ルータ20′が 従来のようなソフトウエアのみによるルーティング処理 を行うルータであってもよい。

【0051】また、上記説明では、第1のルーティング 処理部22がIP用のルーティングテーブルとARPテ 50 10

ープルに基づいてルーティング処理を行う場合について 説明したが、IPを含む複数種類のプロトコルに対応し ている第1のルーティング処理部を用いてもよい。

【他の実施の形態】前記実施形態では、パケット判定部 25の各検査回路26~28および登録判定回路29と をシリーズに接続していたが、これちの各検査および判 定は各回路の検査結果がでるまでの時間の違いを考慮し て並列に接続してもよい。例えば、各検査回路26~2 8のうち、単にパケットのデータの比較だけで済むMA Cフレーム検査とIPヘッダ検査をシーケンシャルに行 い、これと並行して計算が必要な誤り検査を行うように したり、また、パケットが特定の条件を満たしいるか否 かにかかわらず受信したパケットに対する登録判定を、 パケット判定と並行して行うようにしてもよい。

【0053】また、スイッチングハブの複数の接続ポー トに接続されている端末装置を複数のグループに分けて その各グループを仮想的なLAN(VLAN)とし、そ のVLAN間でパケットを転送するルータの場合には、 図6に示す第3のメモリテーブル23′のように、「イ 20 ンタフェース」の欄の代わりに「VLAN ID」の欄 と「ポート番号」の欄を設け、各IPアドレスに対応し たVLANのID番号とポート番号を予め登録してお く。そして、第2のルーティング処理部30でMACへ ッダ部を更新したパケットを、対応するVLANのID 番号とポート番号とともにスイッチングハブのインタフ ェース部へ送って端末装置あるいは他のルータへ送るよ うにする。また、この場合、ある接続ポートに接続され ていた端末装置を別の接続ポートに接続したり、ポート 30 のVLANIDを変更してしまうと、その端末装置宛の パケットを元の接続ポートに送出し続けたり、古いVL ANIDのまま送出し続けてしまう恐れがある。これを 避けるために、受信したパケットの先頭にそのパケット を受信した接続ポートの番号とVLANIDをインタフ ェースで付加し、登録判定回路29においてそのパケッ トのSAIPに対応する接続ポート番号とVLANIDを 第3のメモリテーブル23′から求め、求めた接続ポー ト番号とVLANIDをインタフェースで付加した接続 ポート番号やVLANIDと比較して、不一致の場合に ィングテーブル11およびARPテーブル12の2種類 40 は、このSAIPに対応するデータを第3のメモリテーブ ル23~から削除する。なお、それまでと異なる接続ポ ートに接続された端末装置がその新たに接続された接続 ポートからパケットを受信したときに、第1のルーティ ング処理部22が第3のメモリテーブル23′にその端 末装置の各情報を登録し、同様に、VLANIDが変更 された接続ポートに接続されている端末装置からのパケ ットを新たに受信したときに、第1のルーティング処理 部22が第3のメモリテーブル23′にその端末装置の 各情報を登録する。

【0054】また、前記実施形態では、IPのプロトコ

(7)

12

11

ルのパケットに対するルーティング処理を第2のルーテ ィング処理部30が専門に行うようにしていたが、IP 以外のプルトコル、例えばIPXのパケットが最も頻繁 に使われているようなネットワークに用いられるルータ の場合には、IPの代わりにIPXのプロトコルを判定 するための手段を設け、このIPXのパケットに対する ルーティング処理を専用に行えるように第2のルーティ ング処理部を構成すればよい。なお、この場合には、第 1のルーティング処理部22が少なくともIPXのパケ ットに対応している必要がある。また、第1のルーティ 10 【図6】VLANの間を接続する場合の第3のメモリテ ング処理部22が、複数のプロトコル、例えばIPとA ppleTalkに対応している場合には、IPの特定 条件を満たすパケットとAppleTalkの特定条件 を満たすパケットに対して、それぞれ専用のルーティン グ処理を行う第2、第3のルーティング処理部を設け て、これらのパケットに対するルーティング処理を高速 に行うようにしてもよい。

[0055]

【発明の効果】以上説明したように、本発明のLAN間 接続装置は、パケットのネットワーク層の宛先アドレス 20 12 ARPテーブル に対して最適な最寄りのルートに対応する物理層のアド レスとインタフェースを指定する情報とが予め登録され ているメモリテーブルを設け、しかも、このメモリテー ブルにネットワーク層のアドレスが登録され且つ特定の 条件を満たすパケットに対してルーティング処理を行う 専用のルーティング処理部を設けたので、この特定条件 を満たし且つネットワーク層の宛先アドレスがメモリテ ーブルに登録されているパケットに対するルーティング 処理を、従来のようなマスク処理やメトリック値の判定 等を行うことなく、極めて高速に行うことができ、この 30 29 登録判定回路 特定の条件として最も利用頻度の高いパケットの条件を 設定することで、通信網のパケットの伝送効率を格段に 向上させることができ、LANの高速化に適応すること ができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施形態のルータを用いた通信網を 示す図

【図2】一実施形態の構成を示すブロック図

【図3】第3のメモリテーブルの内容を示す図

【図4】受信したパケットに対するパケット判定部の判 定対象との関係を示す図

【図5】一実施形態のルータの処理手順を示すフローチ

ーブルの内容を示す図

【図7】従来のルータを用いた通信網を示す図

【図8】従来のルータに用いられているメモリテーブル の内容を示す図

【図9】従来のルータの処理手順を示すフローチャート 【図10】通信網に出力されたパケットの変化を示す図

【符号の説明】 $1\sim4$ LAN

11 ルーティングテーブル

20、20' ルータ

21 入出力部

21a~21c インタフェース

22 第1のルーティング処理部

23 第3のメモリテーブル

25 パケット判定部

26 MACフレーム検査回路

27 IPヘッダ検査回路

28 誤り検査回路

30 第2のルーティング処理部

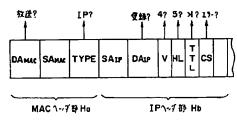
31 IPヘッダ更新回路

32 MACヘッダ更新回路

【図3】

	(²³	
IPァドレス	MAC7FLZ	インタ ユース
10 . 0 . 0 . 5	Tıı	1
20 . 0 . 0 . 2	R ₂₁	2
20 . 0 . 0 . 5	T ₂₁	2
20 . 1 . 0 . 5	T31	3
192 . 168 . 21 . l	Rei	2
192,168,21,5	Rzı	2
192.168.21.10	Rzı	2
		_

【図4】

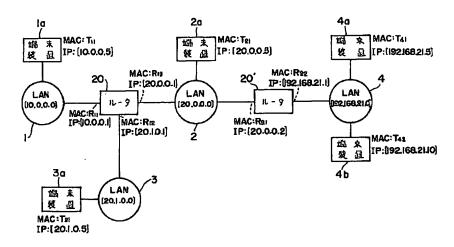


[図6]

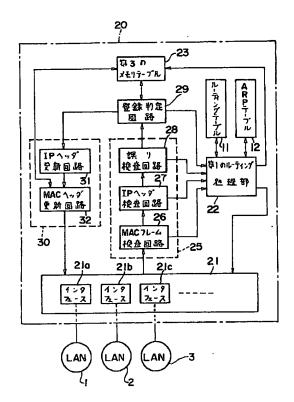
23

	23 {		
I Pアドレス	MACTELX	VLANID	术-1-音号
10 . 0 . 0 . 5	Tii	1	-
20 . 0 . 0 . 2	R₂ı	2	5
20 . 0 . 0 . 5	T ₂₁	2	5
20 . 1 . 0 . 5	Т31	3	12
192 , 168 , 21 , 1	R 21	2	5
192 . 168 . 21 . 5	Rei	2	5
192 . 168, 21 . 10	R 21	2	5
_		_	_

[図1]



【図2】

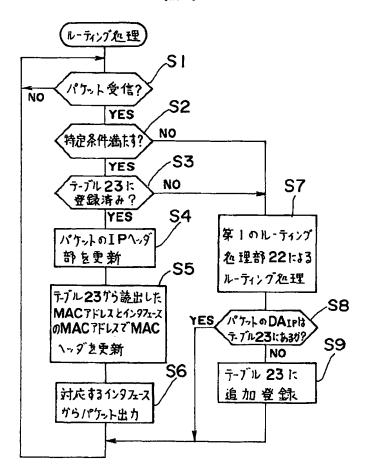


【図8】

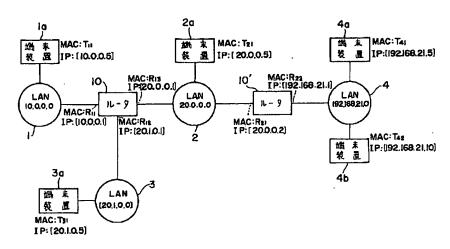
ر۱۱					
ディスティネーション	ゲートウェイ	オットマスク	よいって	1ンタカ・ス	
10.0.0.0	0.0.0.0	255.0.0.0	0	o	
20.0.0.0	0.0,0.0	255.255.0.0	0	t	
20.1.0.0	0.0.0.0	255.255.0.0	0	2	
192,168.21 , 0	20.0.0.2	255,255.255.0	ı	ſ	
	_	_	_		

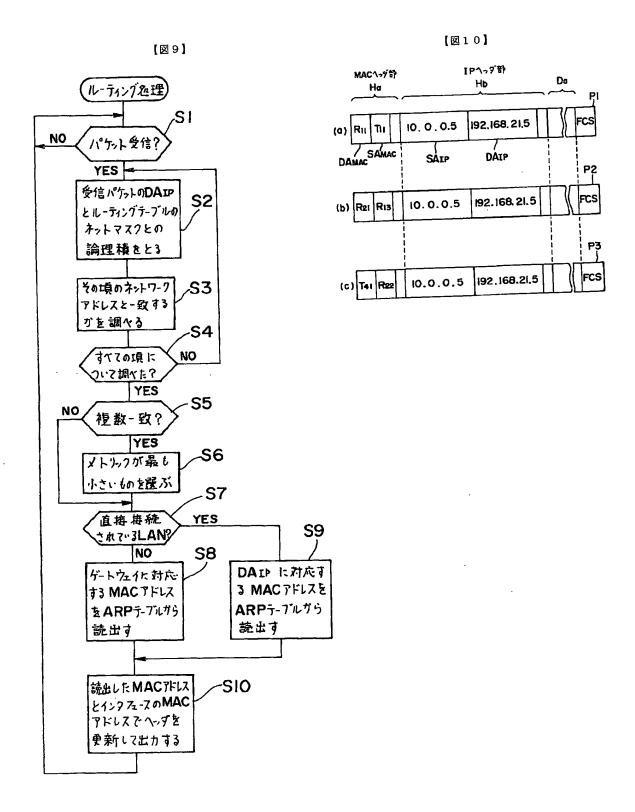
	(12
1アプドレス	MATFIX
10 . 0 . 0 . 5	Tii
20.0.0.2	Rai
20.0.0.5	T21
20 . 1 . 0 . 5	T31

【図5】



【図7】





14